

УПРАВЛЕНИЕ ПЕРЕМЕЩЕНИЕМ ГРУЗА  
В ВЕРТИКАЛЬНОЙ ПЛОСКОСТИ

В. М. МАМАЛЫГА, Ф. Л. ЧЕРНОУСЬКО

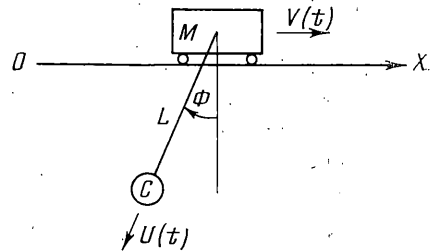
(Москва)

Рассматривается управляемая механическая система в виде висящего груза (маятника) с изменяемой длиной подвеса. Управление осуществляется двумя двигателями: один из них передвигает точку подвеса по горизонтальной прямой, а другой осуществляет подъем или опускание груза. Требуется переместить груз в вертикальной плоскости из одного положения в другое и погасить его колебания. Рассматриваемая задача важна в связи с исследованием и автоматизацией режимов работы широко распространенных подъемно-транспортных установок типа мостовых кранов. Построены способы управления, решающие поставленную задачу при реальных ограничениях на возможности двигателей и близкие к оптимальному быстродействию. Используются оптимальные режимы, полученные в работах [1-4] и реализованные практически на мостовом кране в Одесском институте инженеров морского флота.

1. **Постановка задачи.** Пусть точка подвеса  $M$  математического маятника  $C$  может перемещаться вдоль горизонтальной оси  $OX$  со скоростью  $V(t)$ , а длина подвеса  $L$  изменяться со скоростью  $U(t)$  (см. фиг. 1). Обозначим через  $X$  координату точки подвеса  $M$ , а через  $\Phi$  — угол отклонения маятника  $C$  от вертикали (фиг. 1).

Требуется переместить груз  $C$  из состояния покоя в момент  $t=0$  снова в состояние покоя, погасив его колебания в конце процесса транспортировки. Горизонтальное перемещение должно равняться  $A$ , а начальная и конечная длины подвеса равны соответственно  $L_0$  и  $L_1$ . Граничные условия запишутся в виде

$$\begin{aligned} X(0) = X'(0) = \Phi(0) = \Phi'(0) = 0, \\ L(0) = L_0 \\ X(T) = A, X'(T) = \Phi(T) = \Phi'(T) = 0, \\ L(T) = L_1 \end{aligned} \quad (1.1)$$



Фиг. 1

Через  $T$  обозначено время окончания процесса. Без ограничения общности будем считать, что груз опускается:  $L_1 \geq L_0$ . В противном случае можно обратить время и поменять местами начальную и конечную точки. Кроме того, за счет выбора направления оси  $X$  можно всегда считать, что  $A \geq 0$ . На управляющие функции  $U$  и  $V$  наложены ограничения

$$0 \leq U \leq U_0, \quad 0 \leq V \leq V_0 \quad (1.2)$$

где  $U_0$  и  $V_0$  — заданные постоянные величины.

Задача состоит в отыскании управляющих функций  $U$  и  $V$ , удовлетворяющих ограничениям (1.2) и реализующих для системы граничные усло-

вия (1.1). Длительность процесса  $T$  должна быть равна или близка времени оптимального быстрогодействия.

Введем безразмерные константы  $d, b, c$  и перейдем к безразмерным переменным  $x, \varphi, l, t', v, u$  по формулам

$$x = X/V_0 T_*, \quad \varphi = \Phi \sqrt{L_1 g}/V_0, \quad l = L/L_1, \quad T_* = \sqrt{L_1/g}, \quad t' = t/T_* \quad (1.3)$$

$$T' = T/T_*, \quad v = V/V_0, \quad u = U/\sqrt{L_1 g}, \\ d = A/V_0 T_*, \quad b = L_0/L_1, \quad c = U_0/\sqrt{L_1 g}$$

Здесь  $g$  — ускорение силы тяжести. Далее предполагается, что  $L_1 > 0$ . Если же  $L_1 = 0$ , то решение задачи оптимального быстрогодействия, очевидно, и представляет собой перемещение груза по прямой  $OX$  с максимальной горизонтальной скоростью  $V_0$  и нулевой длиной подвеса.

В переменных (1.3) уравнения движения в случае малых колебаний и соотношения (1.1), (1.2) примут вид

$$l\varphi'' + 2l'\varphi' + \varphi = x'', \quad x' = v, \quad l' = u \quad (1.4)$$

$$x(0) = x'(0) = \varphi(0) = \varphi'(0) = 0, \quad l(0) = b \leq 1, \quad 0 \leq u \leq c \\ x(T) = d, \quad x'(T) = \varphi(T) = \varphi'(T) = 0, \quad l(T) = 1, \quad 0 \leq v \leq 1$$

Поставленная задача возникает при исследовании грузоподъемных машин типа мостовых кранов. Управление осуществляется путем горизонтального перемещения тележки и подъема или опускания груза при помощи лебедки. Ограничения (1.2) отражают тот факт, что механизмы крана имеют предельные скорости, причем включение их в направлении, обратном заданному направлению перемещения, нежелательно.

Предполагается, что скорости  $U, V$  могут изменяться практически мгновенно. У малых грузоподъемных машин, снабженных асинхронными двигателями, время переходного процесса много меньше периода колебаний груза, а тормозная система обеспечивает практически мгновенную остановку, поэтому эти условия выполняются на практике с хорошей точностью.

Соотношения (1.4) содержат три постоянных параметра  $d, b, c$ , которые связаны с исходными константами формулами (1.3). Точное аналитическое решение задачи оптимального быстрогодействия ( $T \rightarrow \min$ ) для (1.4) представляет значительные трудности в силу нелинейности системы дифференциальных уравнений (1.4) и ее сравнительно высокой размерности.

Реализация на практике законов оптимального быстрогодействия, которые могут быть рассчитаны на ЭВМ, также будет представлять известные трудности: оптимальные управления будут содержать много точек переключения и, кроме того, зависеть от трех параметров  $d, b, c$ . Поэтому ниже предлагаются некоторые достаточно простые (квазиоптимальные) способы управления с небольшим числом точек переключений, удовлетворяющие (1.4). Эти управления построены на основе сочетания оптимальных законов для более простых задач с постоянной длиной подвеса [2-4].

**2. Простейшие типы движения груза.** Укажем те простейшие движения, из которых будет комбинироваться решение исходной задачи управления. Время  $t$  всюду отсчитывается от начала соответствующего режима.

(а) Опускание груза с максимальной скоростью при отсутствии колебаний и перемещения точки подвеса  $\varphi = \varphi' = x' = 0, x = \text{const}, l' = u = c$ .

(б) Оптимальный по быстродействию разгон маятника из состояния покоя до поступательного движения при постоянной длине подвеса  $l = \text{const}$ . В момент окончания разгона  $T_b$  накладываются условия  $\varphi(T_b) = \varphi'(T_b) = 0, v(T_b) = 1$ . Это движение согласно [4] имеет вид

$$v(t) = \begin{cases} 1 & \text{при } 0 < t < 1/2 T_b, \quad T_b = 2/3 \pi \sqrt{l} \\ 0 & \text{при } 1/2 T_b < t < T_b, \quad v(T_b) = 0 \end{cases} \quad (2.1)$$

(с) Оптимальное по быстродействию торможение (до покоя) поступательно движущегося маятника при постоянной длине подвеса. Этот режим

движения аналогичен  $b$  и задается в виде

$$v(t) = \begin{cases} 0 & \text{при } 0 < t < \frac{1}{2}T_b, \quad T_b = \frac{2}{\sqrt{3}}\sqrt{l} \\ 1 & \text{при } \frac{1}{2}T_b < t < T_b, \quad v(T_b) = 0 \end{cases} \quad (2.2)$$

(d) Горизонтальное перемещение системы без колебаний с опусканием груза  $\varphi = \dot{\varphi} = 0$ ,  $x = v = \text{const}$ ,  $l = u(t)$ ,  $0 \leq v \leq 1$ . Здесь скорость  $u(t)$  может быть произвольной функцией, удовлетворяющей ограничениям из (1.4).

(e) Оптимальное по быстродействию перемещение груза из точки в точку при постоянной длине подвеса ( $l = \text{const}$ ). Это движение состоит из  $2k+3$  участков постоянства скорости  $v(t)$  и имеет следующий вид [2, 3] ( $v(0) = v(T_e) = 0$ ):

$$v(t) = 1 \quad \text{при} \quad \sum_{j=1}^{i-1} t_j < t < \sum_{j=1}^i t_j \quad (i=1, 3, 5, \dots, 2k+3)$$

$$v(t) = 0 \quad \text{при} \quad \sum_{j=1}^{i-1} t_j < t < \sum_{j=1}^i t_j \quad (i=2, 4, \dots, 2k+2)$$

Здесь целое число  $k$  и длины интервалов  $t_j$  в принятых обозначениях определяются формулами

$$k(a) = \left[ \frac{a}{2\pi} \right], \quad a = \frac{d}{\sqrt{l}}, \quad \beta_k(\tau) = \arcsin \left\{ \frac{\sin(\tau/2)}{k+1} \right\} \quad (2.3)$$

$$t_1 = t_{2k+3} = (\tau/2 - \beta_k) \sqrt{l}, \quad t_2 = t_4 = \dots = t_{2k+2} = 2\beta_k \sqrt{l}$$

$$t_3 = t_5 = \dots = t_{2k+1} = 2(\pi - \beta_k) \sqrt{l}$$

где [...] — целая часть, а  $\tau(a)$  — единственный в полуинтервале  $[0, 2\pi)$  корень трансцендентного уравнения

$$a = 2\pi k + \tau - 2(k+1)\beta_k(\tau) \quad (2.4)$$

Время быстродействия  $T_e$  задается равенством

$$T_e = \sum_{j=1}^{2k+3} t_j = (2\pi k + \tau) \sqrt{l} \quad (2.5)$$

В частном случае, когда  $a/(2\pi)$  — целое число, скорость точки подвеса в задаче оптимального быстродействия постоянна и вместо формул (2.3) — (2.5) имеем

$$v = 1 \quad \text{при} \quad 0 < t < T_e, \quad T_e = d \quad (2.6)$$

(f) Квазиоптимальное по быстродействию перемещение груза из точки в точку при постоянной длине подвеса  $l = \text{const}$ . Это движение, построенное в [3], отличается от оптимального тем, что содержит три участка постоянства скорости, т. е. один участок покоя. Оно задается соотношениями

$$v(t) = \begin{cases} 1 & \text{при } 0 < t < t_1, \quad t_1 + t_2 < t < T_f \\ 0 & \text{при } t_1 < t < t_1 + t_2, \quad t = 0, \quad t = T_f \end{cases}$$

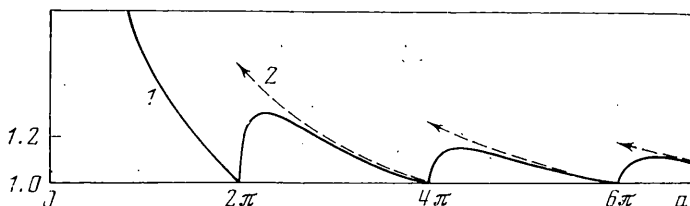
Здесь  $t_1, t_2, t_3, T_f$  определяются по формулам

$$t_1 = t_3 + 2\pi k \sqrt{l}, \quad T_f = \sum_{j=1}^3 t_j, \quad k = [a/(2\pi)], \quad \xi = a - 2\pi k$$

$$\begin{aligned}
 \eta=0, T_f=2\pi k\sqrt{l} \text{ при } \xi=0 \\
 \eta=\pi+\xi/2, T_f=(2\pi k+\pi+\xi/2)\sqrt{l} \text{ при } 0<\xi<2\pi \\
 t_2=0, t_3=0 \text{ при } 0\leq\eta<\pi \\
 t_2=(2\pi-\eta)\sqrt{l}, t_3=(\eta-\pi)\sqrt{l} \text{ при } \pi\leq\eta<2\pi
 \end{aligned} \tag{2.7}$$

Из перечисленных движений можно построить три простых способа управления, решающих поставленную задачу о перемещении груза, а именно: 1, аеа; 2, аfa; 3, abdca.

Режимы аеа и аfa содержат один свободный параметр — длину  $l$  на участках е и f соответственно. В режиме abdca имеется два свободных параметра — постоянные длины  $l_1$  и  $l_2$  при движениях b, c. Эти параметры



Фиг. 2

естественно выбрать так, чтобы минимизировать суммарное время передвижения  $T$ .

**3. Анализ и оптимизация режимов движения.** При реализации режима аеа суммарное время передвижения  $T_1$  согласно соотношениям (1.4), (2.5) задается формулой  $T_1=(1-b)/c+T_e(l)$ . Параметр  $l$  найдем из условия  $\min T_1$  по  $l$  при ограничении  $b\leq l\leq 1$ .

Первое слагаемое в формуле для  $T_1$  не зависит от  $l$ , поэтому достаточно найти минимум  $T_e$  из (2.5). Преобразуем  $T_e$  к виду  $T_e=d\Psi(a)$ , где

$$\Psi(a)=\Psi_*(a)/a, \quad \Psi_*(a)=2\pi k(a)+\tau(a) \quad (a>0) \tag{3.1}$$

Из выражения (2.3) для  $a$  и неравенств  $b\leq l\leq 1$  получим ограничения на  $a$  вида  $d\leq a\leq d/\sqrt{b}$ . Таким образом, искомая задача минимизации  $T_1$  сведена в терминах новой переменной  $a$  к определению  $\min \Psi(a)$  по  $a$  при ограничениях  $d\leq a\leq d/\sqrt{b}$ .

Функция  $\Psi_*(a)$  из (3.1) задает время оптимального быстрогодействия как функцию расстояния. Эта функция изучена в [3], согласно которой имеют место следующие ее свойства. Функция  $\Psi_*(a)$  строго возрастает и верны соотношения

$$\Psi_*(a)\geq a \text{ при } a>0, \quad \Psi_*(a)=\pi(1+a/(2\pi)) \text{ при } a\leq 2\pi$$

$$\Psi_*(2\pi i)=2\pi i \text{ при } i=1, 2, \dots, \lim_{a\rightarrow\infty} \Psi_*(a)/a=1 \tag{3.2}$$

На основании свойств (3.2) и соотношений (3.1) имеем (фиг. 2)

$$\begin{aligned}
 \Psi(a)\geq 1 \text{ при } a>0, \quad \Psi(a)=1/2+\pi/a \text{ при } a\leq 2\pi \\
 \Psi(2\pi i)=1 \text{ при } i=1, 2, \dots, \lim_{a\rightarrow\infty} \Psi(a)=1
 \end{aligned} \tag{3.3}$$

На интервалах  $2\pi i < a < 2\pi(i+1)$  функция  $\Psi(a)$  имеет единственный внутренний максимум. Отсюда и из неравенств  $d\leq a\leq d/\sqrt{b}$  вытекает, что при  $d < 2\pi\sqrt{b}$  имеем  $a < 2\pi$ , и  $\min \Psi$  по  $a$  достигается в точке  $a=d/\sqrt{b}$ . Это соответствует режиму управления с тремя ( $k=0$ ) участками постоянства горизонтальной скорости  $v$ .

В остальных случаях, т. е. при  $d \geq 2\pi\sqrt{b}$ , оптимальное управление  $v(t)$  может содержать один либо более трех участков постоянства скорости. Если при некотором целом  $i \geq 1$  выполняется включение  $2\pi i \in [d, d/\sqrt{b}]$ , то на отрезке  $[d, d/\sqrt{b}]$  имеется хотя бы одна точка  $a_i = 2\pi i$ , где достигается абсолютный минимум функции  $\Psi(a)$ , равный согласно (3.3)  $\Psi(a_i) = 1$ . В качестве оптимального значения  $a$  здесь следует выбрать любое из этих  $a_i = 2\pi i$ , удовлетворяющих условию  $a_i \in [d, d/\sqrt{b}]$ . При этом согласно (2.6) имеем  $v(t) \equiv 1$  для всего режима е.

Если же при  $d \geq 2\pi\sqrt{b}$  условие  $2\pi i \in [d, d/\sqrt{b}]$  не выполнено, то абсолютный минимум функции  $\Psi(a)$  недостижим. Из свойства унимодальности  $\Psi(a)$  следует, что  $\min \Psi$  по  $a$  — достигается на одной из границ отрезка  $[d, d/\sqrt{b}]$ . Поэтому нужно по формулам (2.3), (2.4), (3.1) вычислить значения  $\Psi(d)$  и  $\Psi(d/\sqrt{b})$  и сравнить их, при этом можно воспользоваться фиг. 2. Если  $\Psi(d) \geq \Psi(d/\sqrt{b})$ , то  $\min \Psi$  по  $a$  достигается в точке  $a = d/\sqrt{b}$ , в противном случае — при  $a = d$ .

Таким образом, при любых параметрах задачи указано, как выбрать  $a$ . Следовательно, указана и оптимальная длина подвеса  $l$  для участка е, равная согласно (2.3)  $l = (d/a)^2$ . На начальном участке а производится изменение длины от начального значения  $b$  до  $l$ , а на заключительном участке а — от  $l$  до 1. Режим аеа полностью рассчитан.

Перейдем к рассмотрению аналогичного режима аfa, время реализации которого согласно формулам (1.4), (2.7) имеет вид

$$T_2 = \begin{cases} (1-b)/c+d & \text{при } a=2\pi i \quad (i=1,2,\dots) \\ (1-b)/c+d\{1/2+\pi([a/(2\pi)]+1)/a\} & \text{при } a \neq 2\pi i \quad (i=1,2,\dots) \end{cases}$$

где  $[ \dots ]$  — целая часть числа.

Функция  $T_2(a)$  монотонно убывает по  $a$  на интервалах, не содержащих точки  $a_i = 2\pi i, i=1, 2, \dots$ . В этих точках достигается ее абсолютный минимум, причем функция  $T_2(a)$  здесь испытывает разрыв. Поэтому, если выполняется условие  $a_i \in [d, d/\sqrt{b}]$ , то оптимальное значение  $a = a_i$  определяется так же, как и в режиме аеа при выполнении этого условия.

Если имеет место неравенство  $d \leq 2\pi\sqrt{b}$ , то функции  $T_1$  и  $T_2$  совпадают, так как квазиоптимальный режим f не отличается от оптимального режима е, имеющего три участка постоянства скорости  $v(t)$ . Лишь в случае, когда выполнено неравенство  $d > 2\pi\sqrt{b}$  и включение  $a_i \in [d, d/\sqrt{b}]$  не имеет места, квазиоптимальный режим отличается от оптимального. Так как  $T_2(a)$  в этом случае монотонно убывает на интервале  $(d, d/\sqrt{b})$ , то минимум достигается при  $a = d/\sqrt{b}$ , т. е. при  $l = b$ .

Итак, для режима аfa имеется два случая. Если выполнено условие  $a_i \in [d, d/\sqrt{b}]$ , то  $a = a_i$  и  $l = (d/a_i)^2$ ; режим f состоит из одного участка. В противном случае  $l = b$ , т. е. опускание груза вначале отсутствует, а квазиоптимальный режим f состоит из трех участков.

Заметим, что оптимальному режиму е соответствует управление со многими точками переключения и поэтому естественно заменить его более простым и близким по функционалу квазиоптимальным режимом f, т. е. использовать движение типа аfa.

На фиг. 2 пунктирной линией (2) представлен график функции  $\Psi^* = 1/2 + \pi([a/(2\pi)] + 1)/a$ , являющейся аналогом  $\Psi$ , для режима f. На отрезке  $[0, 2\pi]$  функции  $\Psi$  и  $\Psi^*$  совпадают. Максимальное отличие  $\delta\Psi = \Psi^* - \Psi$  равно 0.5 и имеет место при  $a \rightarrow 2\pi + 0$ .

Рассмотрим последний режим abdca. Пусть во время разгона  $b$  и торможения с приведенные длины подвеса груза соответственно равны  $l_1$  и  $l_2 = l_1 + cz$ . Используя формулы (1.4), (2.1), (2.2), вычислим время  $T_3$  для режима abdca

$$T_3 = d + (1-b)/c + 1/3\pi(\sqrt{l_1} + \sqrt{l_1 + cz}) - z$$

Значение параметров  $l_1$  и  $z$  определим из условия  $\min T_3$  по  $l_1$  и  $z$  при вытекающих из (1.4) ограничениях

$$b \leq l_1 \leq l_1 + cz \leq 1, \quad 1/3\pi(\sqrt{l_1} + \sqrt{l_1 + cz}) + z \leq d \quad (3.4)$$

Функция  $T_3$  монотонно возрастает по  $l_1$  и поэтому ее минимум достигается при наименьшем значении  $l_1$ , допускаемом неравенствами (3.4). Левая часть последнего неравенства (3.4) монотонно возрастает по  $l_1$ . Следовательно, если это неравенство выполнено при некоторых  $l_1^*$ ,  $z$ , то оно будет заведомо выполнено также при  $l_1 = b \leq l_1^*$  и том же  $z$ . Поэтому положим  $l_1 = b$ . В силу монотонности левой части упомянутого неравенства по  $z$  его можно привести к виду  $z \leq z_0$ , где  $z_0$  — положительный корень уравнения  $z_0 + \frac{1}{3}\pi\sqrt{b+cz_0} = d - \frac{1}{3}\pi\sqrt{b}$ , равный

$$z_0 = d - \frac{\pi\sqrt{b}}{3} + \frac{\pi^2 c}{18} - \frac{\pi}{6} \left( 4c \left( d - \frac{\pi\sqrt{b}}{3} \right) + \frac{\pi^2 c^2}{9} + 4b \right)^{1/2} \quad (3.5)$$

Окончательно неравенства (3.4) с учетом (3.5) при  $l_1 = b$  можно переписать в виде

$$0 \leq z \leq \min \{z_0, (1-b)/c\} = \kappa \quad (3.6)$$

Неравенство  $z_0 \geq 0$  является условием возможности осуществления режимов типа  $abdca$ . Перейдем к определению минимума  $T_3$  по  $z$  при ограничениях (3.6) и при  $l_1 = b$ . Для этого достаточно найти минимум по  $z$  при  $l_1 = b$  той части слагаемых в  $T_3$ , которая зависит от  $z$ , а именно  $\Theta(z) = \frac{1}{3}\pi\sqrt{b+cz} - z$ .

Функция  $\Theta(z)$  унимодальна и имеет единственный максимум при  $z = z_* = (\frac{1}{36}\pi^2 c^2 - b)/c$ . Отсюда и из неравенств (3.6) вытекает, что в зависимости от параметров  $d, b, c$  реализуется один из двух типов движений  $abdca$ . Оба типа возможны лишь при условии  $z_0 \geq 0$ , где  $z_0$  определено формулой (3.5), и для каждого из них имеем  $l_1 = b$ , т. е. участок  $a$ , по существу, отсутствует.

Движение  $(abdca)_1$  имеет место, если параметры  $d, b, c$  удовлетворяют хотя бы одному из следующих двух неравенств:

$$\kappa \leq z_*, \quad \Theta(0) = \frac{1}{3}\pi\sqrt{b} \leq \Theta(\kappa)$$

В этом случае минимум  $\Theta(z)$  реализуется при  $z=0$ . Следовательно, имеем  $l_1 = l_2 = b$ , и на участках  $b, d, c$  необходимо двигаться с постоянной длиной подвеса  $l=b$ . После этого следует режим  $a$ , в котором груз опускается от  $l=b$  до  $l=1$ . Время движения при этом вычисляется по формуле

$$T_3 = d + (1-b)/c + \frac{1}{3}\pi\sqrt{b}$$

Движение  $(abdca)_2$  реализуется, если параметры  $d, b, c$  удовлетворяют неравенству  $\Theta(0) > \Theta(\kappa)$ . В этом случае искомый минимум функции  $\Theta(z)$  достигается при  $z=\kappa$ . Следовательно, на участке  $d$  груз необходимо опустить до значения  $l=b+c\kappa$ . Время движения  $T_3$  определяется формулой

$$T_3 = d + (1-b)/c + \frac{1}{3}\pi(\sqrt{b} + \sqrt{b+c\kappa}) - \kappa$$

Движение  $abdca$  в отличие от рассмотренных выше режимов  $aea$  и  $a\bar{a}$  реализуемо лишь при условии  $z_0 \geq 0$ . Можно показать, что движение  $(abdca)_1$ , в том случае, когда оно имеет место, всегда требует большего времени, чем движение  $a\bar{a}$  и превышает время режима  $a\bar{a}$ , если выполнено включение  $a_1 \in [d, d/\sqrt{b}]$ .

В том случае, когда включение не выполнено, разница времен  $\delta T$  задается формулой

$$\delta T = T_2 - T_3 = \frac{d}{6\chi} \left( 2\pi + 6\pi \left[ \frac{\chi}{2\pi} \right] - 3\chi \right)$$

Здесь  $\chi = d/\sqrt{b} \geq \frac{2}{3}\pi$ , так как необходимым и достаточным условием существования режима  $(abdca)_1$  является очевидное неравенство  $d \geq \frac{2}{3}\pi\sqrt{b}$ . Выражение для  $\delta T$  в зависимости от параметра  $\chi$  может иметь разные знаки.

Укажем также простейший случай, когда режим движения  $(abcdca)_2$  дает меньшее время, чем движение типа  $aea$  и  $afa$ . Для этого рассмотрим режим  $(abcdca)_2$  при достаточно больших значениях  $d$  с  $\kappa = (1-b)/c$  и сравним  $T_3(\kappa) = d + 1/3\pi(\sqrt{b}+1)$  с минимальным временем  $T_0 = d + (1-b)/c$  режимов  $aea$ ,  $afa$ .

Отсюда следует, что при достаточно больших значениях  $d$  всегда можно указать такое малое значение  $c = c_*$  (в силу того, что  $T_3$  не зависит от  $c$ ), чтобы имело место неравенство  $T_0 > T_3$ . Отметим, что некоторым преимуществом движения  $abcdca$  является отсутствие колебаний груза на среднем участке  $d$ .

Построенные выше режимы, вообще говоря, не являются оптимальными, однако они переходят в оптимальные в некоторых предельных случаях, а именно при  $(1-b)/c \ll d$  и  $(1-b)/c \gg d$ . Эти случаи отвечают большому отличию между временем горизонтального перемещения и временем опускания груза.

**4. Разгон и торможение груза с переменной длиной подвеса.** Выше рассматривались такие движения, в которых колебания груза происходят только при постоянной длине подвеса. Рассмотрим более сложные, но и более выгодные режимы, когда оба двигателя работают при качающемся грузе. Предварительно построим режим разгона при краевых условиях

$$\Phi(0) = \Phi'(0) = V(0) = \Phi(T) = \Phi'(T) = 0, \quad V(T) = V_0 \quad (4.1)$$

и при длине подвеса, изменяющейся по линейному закону  $L = L_0 + U_0 t$  или  $L = L_0 - U_0 t$ . Требуется минимизировать время процесса  $T$ .

Сначала рассмотрим разгон с опусканием груза  $L = L_0 + U_0 t$ . Введем параметр  $\alpha$  и перейдем к безразмерным переменным  $\Psi$ ,  $v$ ,  $t'$  по формулам

$$\Psi = \sqrt{L_0 g} \Phi / V_0, \quad t' = \sqrt{g/L_0} t, \quad v = V/V_0, \quad \alpha = U_0 / \sqrt{L_0 g} \quad (4.2)$$

В переменных (4.2) уравнение колебаний груза (1.4), краевые условия (4.1) и ограничение  $0 \leq V \leq V_0$  примут вид

$$(1 + \alpha t) \Psi'' + 2\alpha \Psi' + \Psi = v, \quad 0 \leq v \leq 1 \quad (4.3)$$

$$\Psi(0) = \Psi'(0) = v(0) = \Psi(T) = \Psi'(T) = 0, \quad v(T) = 1 \quad (4.4)$$

При  $\alpha = 0$  режимы оптимального разгона  $b$  и торможения  $c$  получены в [4] и приведены выше. Для  $\alpha \neq 0$  построим аналогичное (2.1) управление  $v(t)$  с минимальным числом участков, а именно

$$v(t) = \begin{cases} 1 & \text{при } 0 < t < t_*, \quad t \geq T \\ 0 & \text{при } t_* < t < T \end{cases} \quad (4.5)$$

Уравнение (4.3) интегрируется в бесселевых функциях на интервалах  $[0, t_*)$  и  $(t_*, T]$ . Сопрягая эти решения в точке  $t = t_*$  и удовлетворяя граничным условиям (4.4) с учетом соотношений (4.5), получим всего шесть условий для четырех постоянных интегрирования (на двух интервалах) и для двух параметров  $t_*$ ,  $T$ . После преобразований имеем систему двух трансцендентных уравнений

$$\begin{aligned} [J_1(2/\alpha)N_0(p) - N_1(2/\alpha)J_0(p)]R + RY &= [N_1(q)J_0(p) - J_1(q)N_0(p)]Y \\ [N_1(2/\alpha)J_1(p) - J_1(2/\alpha)N_1(p)]R &= [N_1(p)J_1(q) - N_1(q)J_1(p)]Y \\ Y = J_0(2/\alpha)N_1(2/\alpha) - N_0(2/\alpha)J_1(2/\alpha), \quad R &= J_0(q)N_1(q) - J_1(q)N_0(q) \\ p &= 2\sqrt{1 + \alpha t_*}/\alpha, \quad q = 2\sqrt{1 + \alpha T}/\alpha \end{aligned}$$

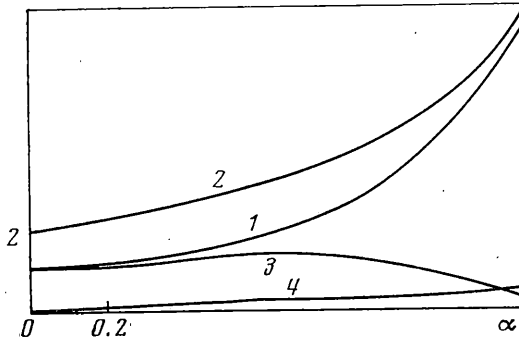
Здесь  $J_0$ ,  $J_1$  и  $N_0$ ,  $N_1$  — функции Бесселя и Неймана соответствующих порядков. Значения  $T$  и  $t_*$  в зависимости от  $\alpha$  находились численно на ЭВМ, причем выбирались корни, соответствующие наименьшему  $T$ .

На фиг. 3 представлены результаты расчетов — графики зависимостей  $t_*(\alpha)$  (кривая 1),  $T(\alpha)$  (кривая 2) и  $t^*(\alpha) = T(\alpha) - t_*(\alpha)$  (кривая 3). При  $\alpha = 0$  в соответствии с (2.1)  $t_* = t^* = \pi/3$ .

Используя фиг. 3, можно также рассчитать режимы торможения, когда требуется перевести систему из поступательного движения в состояние покоя, т. е.

$$\Psi(0) = \Psi'(0) = \Psi(T) = \Psi'(T) = v(T) = 0, \quad v(0) = 1 \quad (4.6)$$

Задача торможения сводится к задаче разгона, если в уравнении (4.3) и граничных условиях (4.6) положить  $v' = 1 - v$ ,  $\Psi' = -\Psi$ . Поэтому режим торможения определяется равенством (4.5), в котором нужно поменять местами числа 0 и 1. Зависимости  $t_*(\alpha)$  и  $T(\alpha)$  остаются прежними (см. фиг. 3).



Фиг. 3

Обратимся к построению разгона и торможения маятника с длиной подвеса, изменяющейся по закону  $L = L_0 - U_0 t$ . В безразмерных переменных (4.2) уравнение движения примет вид, аналогичный (4.3)

$$(1 - \alpha t) \Psi'' - 2\alpha \Psi' + \Psi = v', \quad 0 \leq v \leq 1 \quad (4.7)$$

а граничные условия сохраняют форму (4.4).

Выполним в уравнении (4.7) линейную замену переменных  $t = -A_1 t_1 + A_2$ ,  $\Psi = A_3 \Psi_1$ ,  $v = 1 - v_1$  и подберем постоянные  $A_1, A_2, A_3$  так, чтобы в переменных  $t_1, \Psi_1, v_1$  соотношения (4.7) приняли вид (4.3). Оказывается, что этого можно добиться, если замену переменных осуществить по формулам

$$t = -\alpha t_1 / \alpha_1 + (\alpha_1^2 - \alpha^2) / \alpha_1^2 \alpha, \quad \Psi = \alpha_1 \Psi_1 / \alpha, \quad v = 1 - v_1 \quad (4.8)$$

где  $\alpha$  — заданное значение параметра (см. (4.2));  $\alpha_1$  — соответствующий параметр уравнения вида (4.3) после замены (4.8).

Чтобы граничные условия (4.4) не нарушались при замене (4.8), потребуем взаимного соответствия моментов времени

$$t = 0 \Leftrightarrow t_1 = T(\alpha_1), \quad t = T'(\alpha) \Leftrightarrow t_1 = 0 \quad (4.9)$$

Здесь  $T(\alpha_1)$  — время разгона при опускании груза для параметра  $\alpha_1$  (фиг. 3), а  $T'(\alpha)$  — искомое время разгона при подъеме груза для параметра  $\alpha$ . Из соотношений (4.8), (4.9) получим

$$Q(\alpha_1) = \frac{\alpha_1}{\sqrt{1 + \alpha_1 T(\alpha_1)}} = \alpha, \quad T'(\alpha) = \frac{\alpha_1^2 - \alpha^2}{\alpha_1^2 \alpha} = \frac{\alpha}{\alpha_1} T(\alpha_1) \quad (4.10)$$

Первое уравнение (4.10) служит для определения параметра  $\alpha_1$  по заданному  $\alpha$ . На фиг. 3 построен график функции  $Q(\alpha)$  (кривая 4). Эта функция монотонна, поэтому уравнение  $Q(\alpha_1) = \alpha$  определяет единственное  $\alpha_1 > 0$ .



Второе соотношение (4.10) выражает время разгона  $T''(\alpha)$  при подъеме груза. Таким образом, расчет режима разгона при подъеме груза сведен к рассчитанному ранее разгону при опускании груза, задаваемому формулами (4.5) и кривыми фиг. 3. Пересчет осуществляется по формулам (4.9), (4.10) и фиг. 3. Торможение при подъеме груза рассчитывается аналогично.

Предложенные режимы разгона и торможения при переменной длине подвеса могут быть использованы вместо движений  $b$  и  $c$  при построении движений, аналогичных  $abdca$ .

Поступила 11 VI 1973

#### ЛИТЕРАТУРА

1. Баничук Н. В., Черноусько Ф. Л. Определение оптимальных и квазиоптимальных управлений в одной колебательной механической системе. Изв. АН СССР. МТТ, 1975, № 2.
2. Черноусько Ф. Л. Оптимальное перемещение маятника. ПММ, 1975, т. 39, вып. 5.
3. Соколов Б. Н., Черноусько Ф. Л. Об оптимальном перемещении висящего груза. Изв. АН СССР. МТТ, 1976, № 4.
4. Соколов Б. Н., Черноусько Ф. Л. Оптимальный разгон грузов. Изв. АН СССР. МТТ, 1977, № 2.